This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

(19) 日本国特許庁 (JP)

(1)特許出願公開

⑩公開特許公報(A)

昭58—62728

 ⑤Int. Cl.³
 G 06 F 3/02 3/14 15/00 識別記号

101

庁内整理番号 6798—5B 2116—5B 7056—5B ③公開 昭和58年(1983)4月14日発明の数 1審査請求 有

スチン・パルパーン・ドライブ

ケネス・オズボーン・シツプ・

アメリカ合衆国テキサス州オー

スチン・ジエミニ・ドライブ11.

(全 8 頁)

ᡚテキスト・データのコピー方式

②特

額 昭57—159710

②出 願

顧 昭57(1982)9月16日

優先権主張

❷1981年9月24日❸米国(US)

30305253

@発明:

者 レイモンド・アルバート・ヒー

バット・ジユニア アメリカ合衆国テキサス州オー スチン・プリース・ドライブ12

501番地

心発明 者

ルイス・ジエイ・レヴイン アメリカ合衆国テキサス州オー の出 願 人

個発 明

、 インターナショナル・ビジネス 。 ・マシーンズ・コーポレーショ ¹¹

ン

08番地

7609番地

ジユニア

アメリカ合衆国10504ニューヨ ーク州アーモンク(番地なし)

仍代 理 人 弁理士 頓宮孝一

外1名

明 細 書

1.発明の名称 テキスト・データのコピー方式

2.特許請求の範囲

キーボードを介して入力された文書が記憶され、 該文書がオペレータへ表示され、 更にオペレータ によつて与えられた指示に従い上記文書が処理さ れる対話式テヰスト処理システムにおいて、文書 に含まれるテキストのページを同一文書の他の邸 分又は異なつた文書へコピーする方式であつて、 テキスト・テータがコピーされる文書をオペレー タへ表示する段階と、テキスト・データがコピー される上配文書内のロケーションを指定する段階 と、上記テキスト・データの識別情報及びその文 書内のロケーションをシステムへ知らせる段階と、 上記テキスト・データに追加されるテキストを指 定するデータ制御命令があるかどりかを調べるた め上記テキスト・データを走査する段階と、上記 テキスト・データを上記文書へコピーする前に上 記追加されるテキストを上記テキスト・データへ

付加する段階と、上記テキスト・データを上記文書の指定されたロケーションへコピーして改訂された文書を作成する段階とを含むテキスト・データのコピー方式。

3.発明の詳細な説明

本発明の背景

本発明はテキスト処理システムに関し、更に具体的には改訂されつつある文書へ他の文書からのテキスト・データをコピーするための方式に関する。

先行技術の説明

多くの事務的環境において現在動作している典 型的な対話式テキスト処理システムは、キーポード、ディスプレイ、プリンタ、ディスケット記憶 装置、及びマイクロプロセッサを含む。マイクロ プロセッサはプログラム化され、多くのテキスト 処理機能を実行するため、各種のシステム・コン ポーネントの相互作用を惹起する。テキスト処理

· Him.

システムの主たる機能の 1 つは、出力プリンタ上 で文書を作成することである。この文書は単一の 1ページより成るレターであつてもよく、複数ペ - ジより成る原稿であつてもよい。これらシステ ムの対話的特徴として、最初に質問/応答形式の 動作が実行される。その場合、システムはオペレ - タ ヘ質問又は利用可能なオブションを表示する とともに、いくつかの冗答を表示する。次に、ォ ペレータは、定義されたキャラクタ・キーを押す か、リクエストされたデータをギー・インするこ とによつて、応答を与える。そのよりな手順によ つて、文書フォーマットの各種のパラメータがシ ステムに対して限定されてよい。次にシステムは テキスト・エントリイ・モードに置かれ、実際の テキストがオペレータによつてキー・インされ、 印刷された文書と外観が類似している形式で、ス クリーン上に表示される。

多くのアプリケーションにおいて、全てのテキストが入られた後に、オペレータはシステムから 印刷された文書をリクエストする。次にシステム

インクルード(INCLUDE)指令によつて、 文書の指定されたロケーションへ加えられるべき テキスト・データを指定することが知られている。 テキスト処理市場において、システムのオペレ ータ側にプログラミング技能を要求することなく、 オペレータの生産性を高めるシステムの要求が生 じてきた。

本発明の要約

本発明の目的は、テキスト・データの複数ペー ジをフェッチして、それを文書中の指定された挿 入地点へ入れることのできる改善されたゲット指 令を提供することである。

本発明の他の目的は、文書へ挿入されるべきデータのページ内で複数レベルのインクルード指令 を処理することのできる改善されたゲット指令を 提供することである。

これらの目的は、本発明の方式によつて運成される。本発明によれば、文書をオペレータへ表示 し、テキスト・データがコピーされるべき文 内

は印刷モードに入り、記憶されたフォーマット・パラメータ及びテキストを使用して、文 を印刷する。メモリに記憶された文書は、一連のデータ及び制御キャラクタを含み、一般的にはデイスケット上に記憶されている。更に、文 の名称及びデイスケット番号が、システムによつて保存された文書のインデックスへ付け加えられる。これによつて、文書レコードは後に検索されることが可能になる。

印刷された文書が原作者によつて編集された後、オペレータは文書をデイスケット記憶装置からメイン・メモリへ呼出し、更新モードに置かれたシステムによつて、その文書を表示させる。次にオペレータは、文書を行するためシステムによって与えられる指令を利用して、文書を改訂してよい。例えば、そのような動作で有用な1つの指令に、ゲット(GET)指令がある。この指令は文書の他の配分へテキストのページをコピーさせる。更に先行技術のテキスト処理システムにおいて、

のロケーションをシステムへ知らせ、テキスト・データの識別情報及びロケーションをシステムに対して指定し、指定されたテキスト・データ内に含まれるべきテキストを指定するデータ制御命令のためにテキスト・データを走査し、テキスト・データを文書へコピーする前に指定されたテキストをテキスト・データへ加え、文書の指定されたテキストケーションへ指定されたテキスト・データへ加えて、1つ又はそれ以上のテキスト・データのページが文書へコピーされるテキスト処理システムが実現される

実施例の説明

とこで第1 図を参照すると、そこにはテキスト 処理システムの一部が示される。その部分は、キーボード 1 4 から来るバス 1 2 へ接続されたブロセッサ 1 0 を含む。キーボード 1 4 の手動作によって生じたキャラクタ・データはブロセッサ 1 0 ヘキャラクタに関連した信号を印加する。ブロセ ツサ10は、出力メモリ・パス16上にデータ・ストリームを与える。キーボード14の作動によって選択されたキャラクタは、上配データ・ストリームの中で適切に符号化されて現われる。

キーボード14は、文字、数字、句読点マークのような図形記号キーの通常のセット、及び特殊文字キー、及びキャリッジ・リターン、字下がりなどのテキスト・フォーマット・キー又は制御キーを含む。更に、キーボードは、システムへ特別の制御指令を出すための制御キーの第2のセットを含む。制御キーは、カーソル移動キー、キーボードを多数の異なつたモードへ設定するキーなどを含む。

メモリ・パス16はメモリ・ユニット20、デ イスプレイ・ユニット22、デイスケット・ユニ ット24及びブリンタ25へ接続される。

メモリ・ユニット 2 0 はテキスト記憶パップア (TSB) 2 6を含む。TSB 2 6 は、最初キーポード 1 4を介して入れられたテキスト入力を含むコード化データ・ストリームを記憶するために

択するため、キーストローク制御ルーチン・プロック 4 6 が設けられている。制御プロック 3 0 は、チャネル 4 8 によつてキーストローク・サービス・ルーチン 4 4 へ接続される。TSB26 はチャネル 5 0 によつて表示アクセス方法プロック 5 2 はチャネル 6 4 によつて表示 割御プロック 5 8 は、チャネル 6 0 によつて表示アクセス方法プロック 5 2 へ接続される。ゲット制御プロック 3 3 は、レコード・パッファ 2 7 に配慮されているデータをフェッチするように機能する。

18 17

悄

95) JE

. .:7

チャネル 6 2 は、記憶部分 2 8 からキーストローク・サービス・ルーチン 4 4 へ接続される。 更に、入力キーボード・キャラクタ・セット(KB/CS)プロック 6 4 は、キーボード 1 4 の任意所選の入力キーボード・キャラクタ・セットの識別情報を記憶しており、チャネル 6 6 を介してキーストローク・サービス・ルーチンへ接続される。表示アクセス方法プロック 5 2 は、ディスケッ

使用される。テキスト配憶パッファ 2 6 には、アクチブな文書キーボード・キャラクタ・セットを含むアクチブ文書フォーマット識別情報記憶部分 2 8 が含まれる。レコード・パッファ 2 7 は、追加的テキスト記憶装置であつて、チャネル 3 5 を介してTSB 2 6 へ接続される。ゲット制御ブロックは、チャネル 3 7 を介して、レコード・パッファ 2 7 へのテキスト・データのアクセスを制御する。

TSB制御ブロック30はTSB26へ接続され、カーソル制御配分32を含む。TSB26は、 記憶アクセス制御ブロック(SACB)によつて、 ディスケット・ユニット24上のデーダへリンク される。

TSBマネジャ34は、チャネル36に上つて 制御プロック30ヘリンクされ、チャネル38に よつてTSB26ヘリンクされ、チャネル40及 び42によつてキーストローク・サービス・ルー チン44ヘリンクされる。

キーストロークのために適当なルーチンを選択

ト・ユニット 2 4 及びブリンタ 2 5 のために対応 するアクセス方法プロックを有する。各プロック は、対応するユニットへのインターフェイスとし て使用される。

表示リフレッシュ・パッフア 5 6 は、デイスプレイ・ユニット 2 2 の上で表示される実際のテキストを含み、TSB 2 6 は全ての表示デキスト及び制御データを含む。

メニュー・マネジャ29はデイスプレイ・ユニット22の上で表示される適当なメニューを選択し、メニュー像をメニュー・パッフア31に配像する。適当な時点で、メニュー像はチャネル50によつて表示アクセス方法プロック52へ転送され、次いで表示リフレッシュ・パッフア56へ導かれる。

第1図のシステムの動作において、メモリ・パス16上のエンコードされたデータ・ストリーム はTSB26に記憶される。TSB26の内容を 訂正し且つ編集する過程で、ページの選択された 服分又はラインはデイスブレイ・ユニット22へ 与えられる。記憶部分28には、メモリ・バス16上に現われ且つTSB26からデイスプレイ・ユニット22へ編集のために印加されたコード化データ・ストリームの発生に使用されたキーボード・キャラクタ・セットを指定するコードが記憶される。

もしユニット22上で表示されたテキストへ 図形 項目を挿入することが必要であれば、表示システムで通常使用されるカーソルが、ユニット22で 挿入がなされるべきロケーションの直前のロケーションにあるキャラクタの下に置かれる。挿入されるべき図形項目がその一部を形成している入力キーボード・キャラクタ・セット識別情報が、チャネル66を介してキーストローク・サービス・ルーチン44へ印加される。

第2図を参照すると、そとにはプロセッサ 1 0 に含まれる典型的な論理ハードウエア・エレメントが詳細に示される。プロセッサは、例えばインテル社から市販されている8 0 8 6 号のような商業的に入手可能なユニットであるか、これと機能

1.1

命令は、バス制御論理ユニット76を介して入力
される。更に、処理されるべきデータは、ブログ
ラム入出力制御強ユニット77からで、のののはメモリ・ユニット20のには、エントへを続され、ユニット77又はメモナータを処理は、エントへを受取る。かくてユニット20からで、カータのに協のために指定可能であることに注意されたい。

プロセッサ10からの装置制御情報は、ユニット77及びパス80を介して出力される。キーポード14かち来るパス80上の入力データは、プロセッサにより内部的に処理され、臨時スクラッチ・レジスタ83へ送られる。算術論理ユニット73は、練72上の制御信号に応答し、且つパス80から受取られた命令に従つて、計算を実行し、

的に同等の現在入手可能なマイクロブロセッサであつてよい。典型的には、プロセッサは制御論理ユニット70を含む。ユニット70は、キーボード14から来るパス71上の割込信号に応答する。更にユニット70は、プロセッサ10の他の各種の論理ユニットへ接続されるデータ兼アドレス・パス82へ接続される。

メモリ・ユニット 2 0から来るフェッチ命令に 応答して、ユニット 7 0はブロセッサの他の論理 エレメントへ制御信号を発生する。 これらの制御 信号は制御線 7 2 によつて各種のエレメント 7 3 へ 直接接続されるように示されている。 ブロセット 7 3 へ 1 0 の他の論理エレメント アロット 7 0 のシーケンス動作は、外部クロックが 5 クロックの 2 4 を介してブロセッサへ入力される クロック・パルスによつて 遊びされる。第 2 図に示されるように、線 7 4 は ブロセッサ 1 0 の他の論理エレメントに対しても接続されている。

プロセンサ10内で処理されるべきデータ及び

その結果は臨時スクランチ・レンスタ83に記憶されることができる。ユニット73とブロセッサの他の論理エレメントとの間のデータ転送も可能である。そのような転送は状況レンスタ85、データ・ポインタ・レンスタ87へ対してなされるかも知れない。更に、プログラム・カウンタ88が、パス82を介してプロセッサ10の他の各種の論理エレメントへ接続される。

プロセッサ10のための具体的動作シーケンスは、メモリ・パス16上の命令及びデータ、及びパス80上の入力データによつて決定される。例をは、プロセッサ10は、受取られた命令に応答して、レジスタ83に記憶されたデータをもりになる。第2回にはないであり、データ処理技術について通常の知識を有する者によって理解されているものに表れるの動作を詳細に説明する必要はないものと

I Buch

思われる。

グット制御ルーチンの流れ及びそれと第1図の テキスト処理システムとの租合せを説明する前に、 制御システムの概略を説明しておく。解決される べき問題点は、ブログラミング技能を有しないオ ペレータが認識するのに容易であり、且つ使用し やすく、且つ現存のテキスト処理機器と互換性を 有するようにして、命令を含んでもよいテキスト ・データの複数の挿入ページをフェッチすること のできるオペレータ・インターフェイスを、どの よりにして表示装置上に与えるかということである

文書の作成中は又はその改訂中のいずれにおいても、オペレータは文書の特定のロケーションにテキスト・データの複数の挿入ページを加えることができる。複数ページ・ゲット動作がこの能力を与える。何故ならば、ゲット機能は、指定された文書を、形成されつつある文書の指定された場所にコピーするように設計されているからである。インクルード指令は、文書の指定されたロケーシ

ニュー・マネジャ 2 9 は、グット・メニューを、 メニュー・パッファ 3 1 を介してデイスブレイ・ ユニット 2 2 へ出力する。グット・メニューの例 は第 3 図に示される。

ディスプレイ・ユニットのプロンプト行は、項 目を選択するため、識別文字をタイプするようオ ペレータへ指示する。オペレータは、ブロンブト 行の終りにある下線のついた小さな正方形の場所 に、適当な文字をタイプすることによつて、この 選択を行なり。下線はカーソルの位置を安わし、 小さな正方形は最初にキー・インされたキャラク タが表示されるロケーションを表わす。例えば、 挿入文書のための文書名を指定するため、オペレ ータは「a 」をタイプし、続いて指定された位置 に文書の名称をタイプし、次いでエンター・キー を押す。との選択の次に、挿入文書が記憶されて いるディスケットの名称、コピーされるべき文書 のページ番号、インクルード指令によつて指定さ れたテキストを挿入するかどうかのオブションが、 オペレータによつて入力される。これらの選択の

1ングルード指令は、文書の指定されたロケーションへ加えられるべきテキスト・データの具体的エントリイを指定する。インクルード指令を有するシステムにおいて、テキスト・データが作成又は改訂されつつある文書へ挿入される前に、全てのインクルード指令が処理されねばならない。複数ページ・ゲット動作でこの問題を解決するため、複数レベルのインクルード指令を処理する能力が必要となる。

複数ページ・ゲット動作を実行する準備段階として、2つの文書がオペレータによつてシステムへ入力されねばならない。これらの文書は作成/改訂モードで形成され、少なくとも挿入がなされるべき時点までの原始文書と、挿入されるべき複数ページを含む挿入文書とを含む。

1 度原始文書及び挿入文書が形成されると、オペレータは原始文書をデイスプレイ・ユニット 2 の上に表示し、カーソルを所望の挿入地点へ位置付け、キーボード 1 4上の制御キーの 1 つであるケット・キーを押す。この動作に応答して、メ

最後のものがなされると、オペレータはエンター ・キーを押す。その時点で、システムは複数ペー ジ・ケットの実行を開始する。

指定された挿入時点に至るまでの原始文書はT SB26に置かれ、挿入文書の最初のページは、ゲ ツト制御プロツク33の制御の下で、レコード・ パッファ27ヘフエッチされる。次に、レコード ・パッファ27にあるページを走査してデータ制 御命令があるかどりかを決定するため、ページ付 **けルーチンが呼出される。データ制御命令に出会**・ うと、その命令は、挿入文書のページを過ぎる前 **に処理される。インクルード命令を処理するため** には、その命令中で指定されたデータがフェッチ され、それがレコード・パツファ27に配像され た挿入文書のペーンへ加えられる時に走査される。 このテキスト・データは、他のインクルード指令 を含む制御コードを含むことが許される。データ がレコード・パンフア27に記憶された挿入文書 のページへ加えられる前に、インクルード指令の・ 5 つまでのオストされたレベルを処理する事ができる。

特開昭58- 62728 (6) 🐇

挿入文 のページが走査されるにつれて、それらはTSB26にある原始文 へ加えられるが、それは全体のページを配憶したことをページ付けルーチンが決定するまで、継続する。ページ・エントになると、TSBマネジャ・ブロック34は、指定されたデイスケット上に完全なページを配像する。更に、もし印刷がオペレータによつて指定されたでして、複数ページ・ゲット動作は、挿入文書中の全てのページ及び挿入されたテキスト・データが風始文書の指定された挿入地点へ加えられてしまりまで継続する。

特定の実施競様では、ページ番号を指定しないで、インクルード命令を使用することにより、文書全体がコピーされる。何故ならば、この場合、全てのページを含ませるため、省略値が使用されるからである。オペレータによつてページ番号が指定される場合、それぞれの複数ページ・ゲット命令について全郎で10のページがオペレータによつて指定されることができる。

図、第2図は第1図に示されるプロセンサのブロック図、第3図は本発明に従つて第1図のディスプレイ・ユニット上に現われるゲット・メニューを示す図である。

とれまで説明した複数ページ・ゲット命令を実 行するため、ブログラム設計言語で かれたブロ グラム・ルーチンとして、次のようなものがある。

グット・キーストローク・プロセッサ

とのルーチンは、ゲント・キーが押されてゲント動作が設定された時、ゲント・メニューを表示 するのに必要なルーチンを含む。

ゲット・ページ・フェッチ

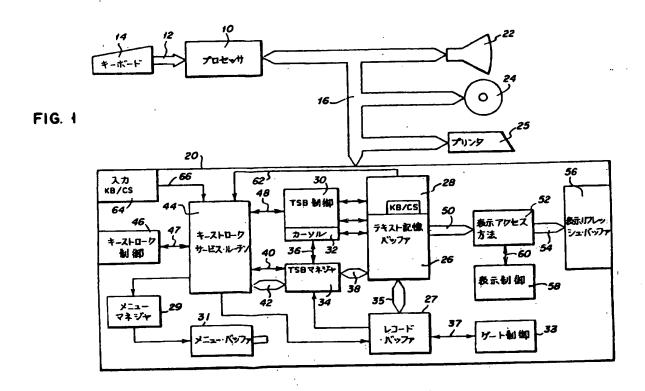
とのルーチンは、オペレータによつてリクエス トされたページをフエッチし、それをTSBへ挿 入する。

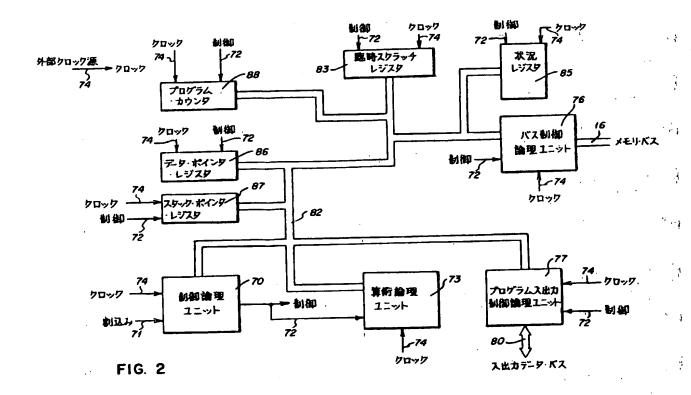
インクルード処理

オペレータのリクエストがあつたとき、全ての テキストを走査してインクルード指令を調べそれ を処理するルーチンが与えられる。

4.図面の簡単な説明

第1図は本発明を組込んだシステムのプロック





Revise Document example		Pg. 1	 Ln. 7 Kyb. 1	 Pitch
אַבּארעבין בַלבּלַב	Tナ タノ センタク	カノウナセンタク		
a プンショノメイショウ b ディスケットノメイショウ			•	
c システム・ページ・バンゴウ				
d インクルード・テキストノ ソウニュウ	2	1 = Yes	2 = No	
·				
モシ ページ ガ シテイ サレナケレバ、ゼンタイノ ブンショ ガ フクマレル・ フタスウページョ シテイスルタメニハ、ページ・アンゴウ ヲスペース・デ ワケル・				
コノメニュー ラ オワックトキ、エンター・キー ヲ オス・ コウモリ ヲ センタクスレタメニハ、シキベツモジ ヲ タイプ シ エンター・キー ヲ オス:				
コウモケ ヲ センタクスレタメニハ、シキベリ 	ソモジヲ	917 7 179-	キー フ オス・	

FIG. 3